BEST AVAILABLE COPY

PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

2001-142748

(43) Date of publication of application: 25.05.2001

(51)Int.CI.

G06F 11/34 G06F 12/00

G06F 17/30

(21)Application number: 11-326878

_

(71)Applicant: FUJITSU LTD

(22)Date of filing:

17.11.1999

(72)Inventor: MORITA KATSUYA

ITO MASARU

YAMAZAKI YOSHIHIRO

(54) METHOD AND DEVICE FOR READING LOG OUT, ANALYZING DEVICE, AND RECORDING MEDIUM

(57)Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To provide a general log reader which does not depend upon a storage medium generation rule characteristic of a server even for a log composed of plural files as storage media.

SOLUTION: A data readout part 32 is equipped with a data extraction part 35 which extracts desirable data including time information from log data of respective files 17a to 17d, a file retrieval part 34 which retrieves a file to be processed next by sorting pieces of time information that the extracted head log data of the files 17a to 17d by the data extraction part 35 has in time series, and a readout control part 33 which controls the file retrieval part 34 and data extraction part 35 so that the log data are read out in time series.

34 37 142 27 143 27 164 17

第一夫施修第6分析中コンピュータの製造プロック資政区

LEGAL STATUS

[Date of request for examination]

[Date of sending the examiner's decision of rejection]

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration]

[Date of final disposal for application]

[Patent number]

[Date of registration]

[Number of appeal against examiner's decision of rejection]

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号 特開2001-142748 (P2001-142748A)

(43)公開日 平成13年5月25日(2001.5.25)

(51) Int.Cl. ⁷		設別記号	記号 FI		テーマコード(参考)	
G06F	11/34		G06F 11/34	S	5 B 0 4 2	
•	12/00	5 2 0	12/00	520E	5 B 0 7 5	
		5 4 6		546P	5 B 0 8 2	
	17/30		15/40	370Z		

審査請求 未請求 請求項の数8 OL (全 9 頁)

			•
(21)出願番号	特願平11-326878	(71)出願人	000005223
			富士通株式会社
(22)出顧日	平成11年11月17日(1999.11.17)	1.	神奈川県川崎市中原区上小田中4丁目1番
•			1号
		(72)発明者	森田 賀津也
,			愛知県名古屋市東区葵1丁目16番38号 株
			式会社富士通愛知エンジニアリング内
•		(72)発明者	伊藤 勝
	·		愛知県名古屋市東区英1丁目16番38号 株
			式会社富士通愛知エンジニアリング内
		(74)代理人	100068755
			弁理士 恩田 博宜 (外1名)
	•		最終頁に続く

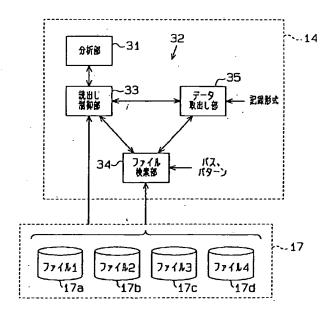
(54) 【発明の名称】 ログ読出し方法、ログ読出し装置、分析装置、及び記録媒体

(57)【 要約】

【 課題】格納媒体が複数ファイルで構成されるログについて、サーバ固有の格納媒体生成規則に依存しない、汎 用的なログのログ読出し装置を提供すること。

【解決手段】データ読出し部32は、各ファイル17a~17dのログデータから時刻情報を含む所望のデータを取り出すデータ取出し部35と、データ取出し部35により取り出された各ファイル17a~17dの先頭ログデータが持つ時刻情報を時系列にソートして次に処理するファイルを検索するファイル検索部34と、ファイル検索部34及びデータ取出し部35を、ログデータを時系列に沿って読み出すべく制御する読出し制御部33とを備えた。

第一実施形態の分析用コンピュータの機能プロック回路図



1

【特許請求の範囲】

【請求項1】 複数のファイルに格納されたログデータを時系列に沿って読み出すログ読出し方法において、前記各ファイルの先頭ログデータが持つ時刻情報をそれぞれ取出し、該時刻情報を時系列でソートして前記複数のファイルの読出し順序を決定する、ことを特徴とするログ読出し方法。

【 請求項2 】 複数のファイルに格納されたログデータを時系列に沿って読み出すログ読出し装置において、前記各ファイルのログデータから時刻情報を含む所望の 10 データを取り出すデータ取出し部と、

前記データ取出し部により取り出された各ファイルの先頭ログデータが持つ時刻情報を時系列にソートして次に 処理するファイルを検索するファイル検索部と、

前記ファイル検索部及びデータ取出し部を、前記ログデータを時系列に沿って読み出すべく制御する読出し制御部と、を備えた、ことを特徴とするログ読出し装置。

【 請求項3 】 前記読出し制御部は、1 つのファイルに対する読み出しが終了し、次のファイルを決める段階でその都度前記ファイル検索部を動作させ、前記複数のフ 20 ァイルをソートして読出し順序を決定する、ことを特徴とする請求項2 に記載のログ読出し装置。

【 請求項4 】 前記ファイル検索部は、前記複数のファイルのうちの2 つを順次オープンし、双方のアクセス環境を保持した状態でそれぞれのファイルの先頭ログが持つ時刻情報を比較し、その比較結果に基づいて前記読出し順序を決定する、ことを特徴とする請求項2 に記載のログ読出し装置。

【 請求項5 】 前記読出しの中断時またはログデータの 終了時の情報を履歴ファイルに保存する履歴記録部を備 30 え、

前記読出し制御部は、前記履歴ファイルから読み出した情報に基づいて前記中断時または終了時の読出し位置を復元して読出しを再開する、ことを特徴とする請求項2 に記載のログ読出し装置。

【請求項6】 前記中断時または終了時の情報は、先頭ログの時刻と最終読出しオフセットを含み、

前記読出し制御部は、前記先頭ログの時刻に基づいて処理するファイルを前記ファイル検索部によって特定し、前記最終読出しオフセットに基づいて特定したファイル 40内の読出し位置を復元する、ことを特徴とする請求項5に記載のログ読出し装置。

【請求項7】 請求項2 乃至6 のうちの何れか一項に記載のログ読出し装置を備え、該ログ読出し装置により時系列に沿って読み出されたログデータに基づいて前記ログファイルを作成した装置における稼働分析を行う、ことを特徴とする分析装置。

[請求項8] 複数のファイルに格納されたログデータを時系列に沿って読み出すプログラムを記録したコンピュータ読み取り可能な記録媒体において、

前記プログラムは、前記各ファイルの先頭ログデータが 持つ時刻情報をそれぞれ取出し、該時刻情報を時系列で ソートして前記複数のファイルの読出し順序を決定す る、記録媒体。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【 発明の属する技術分野】本発明は、WWW関連サーバの稼働状況分析で利用するログを読み出すサーバのログ 読出し方法、ログ読出し装置、分析装置、及び記録媒体に関するものである。

【 0 0 0 2 】近年、インターネット等のネットワークでは、サーバコンピュータに蓄積された種々の情報をクライアントからの要求に応じて提供する検索サービス等のサービスが活用されている。これらのサービスでは、クライアントからWWWサーバへ要求を送信し、その後WWWサーバから応答を受信して結果を表示する形態をとる。この様なサーバにおいて、システムの使用傾向などを分析する稼働状況分析が行われる。この稼働状況分析は、サーバのアクセス記録などを記録したファイル(ログファイル)を利用し、ログを時系列で順番に読み出して行われる。しかし、ログの格納形態(ファイル名、フォーマットなど)はサーバによって異なり、各サーバに対応してログを時系列に読み出すことが難しい。このため、各サーバに容易に対応することができるログ読出し方法が求められている。

[0003]

【 従来の技術】従来、コンピュータネットワークによるインターネットにおいては、このインターネット上にWebサーバやProxyサーバ等、複数種類のサーバ(これらはWWW関連サーバであり、これらを総称してインターネットサーバと呼ぶこともある)が接続される。例えば、ユーザはクライアントコンピュータにて直接またはProxyサーバを介して情報提供者のWebサーバ等にアクセスし、このWebサーバに蓄積された種々の情報を閲覧することができる。

【 0 0 0 4 】このようなWWW関連サーバの稼働分析では、各サーバが蓄積しているログをデータとして利用することにより、サーバの使用傾向(例えば、We b ページのアクセス数や単位時間毎のアクセス数の変化)等の時間的な稼働状況の変化を把握することができる。

[0005]

【 発明が解決しようとする課題】ところで、ログファイルの形態は、サーバによって様々であり、単純に1 つのファイルから構成されるケースもあれば、規則的な切り替えによって複数のファイルから構成されケースもある。後者については、ファイルを切り替える度に作成日等の情報を付加したファイル名にて新しいファイルを作成してそのファイルにログデータを記録するタイプのものや、ファイルを切り替える度に使用済のファイル名を50 リネームしてログデータを記録するファイルを常に同一

ファイル名にて新しく作成するタイプのものなどがあ る。このため、複数のファイルで構成されるログファイ ルからログデータを時系列に読み出すには、サーバ固有 のファイル命名規則に沿ってログデータを読み出すファ イルの順序を決定し、その順で各ファイルからログデー タを読み出していた。

【0006】しかし、サーバによっては、ファイルの命 名規則(ファイルのアクセス順序)と格納されたログデ ータの時系列が一致しないものがある。このように、読 み出し方が各サーバの命名規則により決定されるため単 10 純にログデータを時系列で読み出すことができず、ログ データを分析するためには、各サーバそれぞれに対応し てログデータの読み出し部を実装する必要があった。

【0007】本発明は上記問題点を解決するためになさ れたものであって、その目的は格納媒体が複数ファイル で構成されるログについて、サーバ固有の格納媒体生成 規則に依存しない、汎用的なログの読み出し方式、ログ 読出し装置、分析装置、及び記録媒体を提供することに ある。

[0008]

【 課題を解決するための手段】上記目的を達成するた め、請求項1 に記載の発明は、複数のファイルに格納さ れたログデータを時系列に沿って読み出すログ読出し方 法において、前記各ファイルの先頭ログデータが持つ時 刻情報をそれぞれ取出し、該時刻情報を時系列でソート して前記複数のファイルの読出し順序を決定する。これ により、ファイルの命名規則に関わらずにログデータを 時系列で読み出すことができる。

【0009】請求項2に記載の発明は、複数のファイル に格納されたログデータを時系列に沿って読み出すログ 30 読出し装置において、前記各ファイルのログデータから 時刻情報を含む所望のデータを取り 出すデータ 取出し部 と、前記データ取出し部により取り出された各ファイル の先頭ログデータが持つ時刻情報を時系列にソート して 次に処理するファイルを検索するファイル検索部と、前 記ファイル検索部及びデータ 取出し部を、前記ログデー タを時系列に沿って読み出すべく 制御する読出し制御部 と、を備えた。これにより、ファイルの命名規則に関わ らずにログデータを時系列で読み出すことができる。

【0010】前記読出し制御部は、請求項3に記載の発 40 明のように、1 つのファイルに対する読み出しが終了 し、次のファイルを決める段階でその都度前記ファイル 検索部を動作させ、前記複数のファイルをソートして読 出し順序を決定する。これにより、読出し中にファイル がリネームされても、ログデータを時系列で読み出すこ とができる。

【0011】前記ファイル検索部は、請求項4に記載の 発明のように、前記複数のファイルのうちの2 つを順次 オープンし、双方のアクセス環境を保持した状態でそれ ぞれのファイルの先頭ログが持つ時刻情報を比較し、そ 50 11a,11b、Proxyサーバ12, Webサーバ

の比較結果に基づいて前記読出し順序を決定する。これ により、比較中にファイルがリネームされてもログデー タを時系列で読み出すことができる。

【 0012】請求項5に記載の発明のように、前記読出 しの中断時またはログデータの終了時の情報を履歴ファ イルに保存する履歴記録部を備え、前記読出し制御部 は、前記履歴ファイルから読み出した情報に基づいて前 記中断時または終了時の読出し位置を復元して読出しを 再開する。これにより、読出し再開時における手間を省 くことができる。

【0013】前記中断時または終了時の情報は、請求項 6 に記載の発明のように、先頭ログの時刻と最終読出し オフセットを含み、前記読出し制御部は、前記先頭ログ の時刻に基づいて処理するファイルを前記ファイル検索 部によって特定し、前記最終読出しオフセットに基づい て特定したファイル内の読出し位置を復元する。これに より、中断から再開までの間にファイルがリネームされ てもログデータを時系列で読み出すことができる。

【 0014】請求項7に記載の発明によれば、分析装置 は、請求項2 乃至6 のうちの何れか一項に記載のログ読 出し装置を備え、該ログ読出し装置により時系列に沿っ て読み出されたログデータに基づいて前記ログファイル を作成した装置における稼働分析を行う。これにより、 ファイルの命名規則に関わらずにログデータを時系列で 読み出して分析を行うことができる。

【 0015】請求項8に記載の発明は、複数のファイル に格納されたログデータを時系列に沿って読み出すプロ グラムを記録したコンピュータ 読み取り 可能な記録媒体 において、前記プログラムは、前記各ファイルの先頭ロ グデータが持つ時刻情報をそれぞれ取出し、該時刻情報 を時系列でソートして前記複数のファイルの読出し順序 を決定する。これにより、ファイルの命名規則に関わら ずにログデータを時系列で読み出すことができる。

【 0016 】 尚、上記各請求項において、複数のファイ ルが存在するパスがワイルドカードを用いて指定され る。これにより、複数のファイルの保存位置に関係なく ログデータを読み出すことができる。

【 0017】また、取り出すデータの種類を示すキーワ ードが記録形式として指定され、該記録形式に基づいて 前記各ファイルのログデータから所望のデータを取り出 すようにしてもよい。これにより、固定されたログファ イルの記録形式に依存しない読出しが可能となる。

【 発明の実施の形態】(第一実施形態) 以下、本発明を 具体化した第一実施形態を図1 ~図4 に従って説明す

【0019】図1は、システムの構成及び接続形態を概 略的に示すブロック図である。このシステムは、クライ アントコンピュータ(以下、単にクライアントという)

13、分析用コンピュータ14を含む。クライアント11aはネットワーク16に直接的に接続され、クライアント11bはProxyサーバ12を介してネットワークに接続される。Webサーバ13及び分析用コンピュータ14はネットワーク16に直接的に接続される。【0020】Webサーバ13は、ユーザが操作するクライアント11a,11bからの要求に応答してWebページ等のコンテンツを提供するサービス機能を持ち、そのサービス提供の状況をログファイル17に格納する。尚、ログファイル17はWebサーバ13がログを10格納する格納媒体を機能的に示したものであり、Webサーバ13が持つ命名規則に従って作成される複数のファイルにより構成されるものである。

【 0021】分析用コンピュータ14は、ネットワーク 16を介してWe b サーバ13 のログファイル17 からログデータを時系列に読み出し、We b サーバ13 の稼働状況を分析する機能を持つ。

【0022】図2は、分析用コンピュータ14に対応する情報処理装置(コンピュータ)のハードウェア構成を概略的に示すブロック図である。分析用コンピュータ14が提供する機能は、このような汎用的な目的で使用される計算機上で実行するコンピュータプログラムにより実現する。尚、クライアント11a,11b、Proxyサーバ12、Webサーバ1.3も同様に汎用的な計算機上で実行するコンピュータプログラムにより実現する。

【 0023】情報処理装置は、中央処理装置(CPU) 21を含み、このCPU21は、メモリ22と、入力装置23と、出力装置24と、記憶装置25と、ドライブ装置26と、通信装置27とをそれに接続された状態で 30 有している。

【 0024】CPU21は、メモリ22を利用してプログラムを実行し、ログデータの読み出し、稼働分析等の機能を実現する。メモリ22には、機能の提供に必要なプログラムとデータが格納され、メモリ22としては、通常、キャッシュ・メモリ、システム・メモリおよびディスプレー・メモリを含む。

【 0025】入力装置23は、キーボードおよびマウス装置(図示せず)を含み、ユーザからの要求や指示の入力に用いられる。また、出力装置24は、表示装置(V 40 DT)またはモニタおよびプリンタを含み、サービス画面,分析結果等の出力に用いられる。

【0026】記憶装置25は、通常、磁気ディスク装置、光ディスク装置、光磁気ディスク装置を含む。この記憶装置25には、上述のプログラムとデータが格納され、CPU21は、入力装置23による指示に応答してプログラム、データをメモリ22へ転送し、それを実行する

【 0027】ドライブ装置26は、記録媒体28を駆動し、その記憶内容にアクセスする。記録媒体28として 50

は、メモリカード、フロッピーディスク、光ディスク (CD-RCM, DVD-RCM,…)、光磁気ディスク(MO, MD,…) 等、任意のコンピュータ読み取り可能な記録媒体を使用 することができる。この記録媒体28に、上述のプログ ラム,データを格納しておき、必要に応じて、メモリ2 2にロードして使用することもできる。

【 0028 】 通信装置27 は、ネットワーク16 への接続に用いられ、通信に伴うデータ変換等を行って、他の情報処理装置(クライアント11a, 11b、Proxy サーバ12、Web サーバ13) との間でプログラムやデータの送受信を行う。また、情報処理装置は、外部の情報提供者のデータベース等からネットワークを介して、上述のプログラムとデータを受け取り、必要に応じて、メモリ22 にロードして使用することもできる。【 0029 】 図3 は、分析用コンピュータ14 とログファイル17 を機能的に示すブロック図である。ログファイル17 は、複数(図3では4つ)のファイル17 a,17 b,17 c,17 d から構成されている。各ファイル17 a ~17 d は、それぞれファイル15 がWeb サーバ13 の命名規則により「ファイル15 」、「ファイル15 。

【0030】尚、本実施形態では、ログファイル17は、以下の条件により作成されている。

-ファイルはテキストファイルである。

-ファイルは同一ディレクトリ配下に存在する。

-ログはテキスト 行一行に一回分が記録される。

【 0 0 3 1 】分析用コンピュータ1 4 は、ログ分析部3 1 とデータ読出し部3 2 を含み、そのデータ読出し部3 2 は、読出し制御部3 3、ファイル検索部3 4、データ取出し部3 5 を備えている。

【 0032】ログ分析部31はその分析処理時にデータ 読出し部32を介してログファイル17から時系列的に 読み出したログデータに基づいてWebサーバ13の稼 働状況を分析する。ログ分析部31は、分析しようとす るログの時刻(分析開始時刻)等の読出し情報を指定し てデータ読出し部32を呼び出す。

【 0033】 データ 読出し部32 は、読出し情報とWe b サーバ13 に対応して設定されるログ情報に基づいて 各ファイル $17a\sim17d$ の読出し順序を決定し、その 決定した読出し順序に従って読み出したログデータをログ分析部31 に出力する。

【 0034】ログ情報は、We b サーバの制約事項(We'b サーバ毎に決められている事項) やそれを運用するユーザが決定する事項等、である。尚、本実施形態ではログ情報として以下の事項を外部から与える。

ーファイル群が存在するディレクトリのパス。 ーファイル名パターン(可変部分をワイルドカードで指

定)。

-ファイル内のログの記録形式(データ種類を示すキー

ワードの並び)。

【 0035】読出し制御部33は、時系列読出しを制御する役割を担い、処理の経過に従って適宜ファイル検索部34又はデータ取出し部35を呼び出す。ファイル検索部34は、外部から与えられるログ情報(「ディレクトリのパス」と「ファイル名パターン」)に基づいて、次の処理するファイルを検索し、その検索したファイルをオープンした環境を読出し制御部33に引き渡す役割を担う。

【 0036】 データ取出し部35は、読出し制御部33 及びファイル検索部34から呼び出され、外部から与えられるログ情報(「 記録形式」) に基づいて、ファイルから読み出した1行分のログデータから時刻情報等の各種分析用データを取り出し、それらを呼び出し元に出力せる

【0037】詳述すると、読出し制御部33は、分析部 31から指定される分析開始時刻を基点時刻として指定 してファイル検索部34を呼び出す。呼び出されたファ イル検索部34は、「ディレクトリのパス」と「ファイ ル名パターン」に基づいてファイルを順次オープンし、 オープン環境にあるファイルからログデータを1行分読 出し、データ取出し部35を呼び出す。呼び出されたデ ータ取出し部35は、ログデータ1行分から「記録形 式」に基づいて取り出した時刻情報等の各種分析用デー タを呼び出し元であるファイル検索部34に出力する。 【0038】図4は、ログの「記録形式」を示す説明図 である。この例では、ログデータの一行には、アクセス 時刻、アクセス元情報(クライアント情報)、被アクセ ス情報(アクセスされたファイル名)、データ量、その 処理時間が格納されており、これらの情報に対応するキ ーワードの並びが記録形式41として外部から指定され る。これにより、サーバ固有のログの記録形式に依存し ない読出しを可能としている。この記録形式41は、W e b サーバ1 3 に対応して一度すれば良い。

【 0 0 3 9 】ファイル検索部3 4 は、各ファイルの先頭ログデータが持つ時刻情報に基づいて時系列にファイルをソートして読出し順序を決定する。そして、ファイル検索部3 4 は、決定した読出し順序に基づいて次に処理するファイルをオープンし、そのファイルのオープン環境を読出し制御部3 3 に引き渡す。

【0040】具体的には、ファイル検索部34は2つのファイルをオープンし、双方のアクセス環境(オープン環境)を保持した状態でそれらの先頭ログデータが持つ時刻情報を比較する。そして、ファイル検索部34は、基点時刻以降で基点時刻に最も近い時刻情報を持つログデータを格納した一方のファイルのオープン環境を保持し、他方のファイルをクローズして次のファイルをオープンする。このように、ファイル検索部34は、全てのファイルの先頭ログデータが持つ時刻情報を比較し、基点時刻以降で基点時刻に最も近い時刻情報を持つログデ 50

ータを格納したファイルのオープン環境を読出し制御部 33に受け渡す。

【 0041】尚、ファイル検索部34は、1つのファイルに対する読出しが終了し、次に処理するファイルを決定する段階でソート処理をその都度実行する。これにより、読出し中に実施されたファイルのリネーム処理に対応する。また、ファイル検索部34は、ソート時に2つのファイルの比較を双方のアクセス環境を保持した状態(双方のファイルをオープンした状態)で実行することで、比較中のリネーム処理に対応する。

【 0042】即ち、We b サーバ13は、アクセスがある毎にログファイル17を更新する。従って、ソート処理を1度だけ実行してファイルの読出し順序を決定する方法では、リネームされてファイル名が変更されると読出し順序が変わってしまい、時系列にログデータを読み出すことができなくなる。また、双方のファイルをクローズして比較する方法では、比較中にリネーム処理が実行されると、比較結果に基づいてオープンするファイル名が変わる又はそのファイルが無くなってしまうことがあり、やはり時系列にログデータを確実に読み出すことができなくなるからである。

【0043】読出し制御部33は、オープン環境を受け 取り、オープン環境にあるファイルからログデータを1 行分読出し、データ取出し部35を呼び出す。呼び出さ れたデータ取出し部35は、ログデータ1行分から「記 録形式」に基づいて取り出した時刻情報等の各種分析用 データを呼び出し元である読出し制御部33に出力す る。読出し制御部33は、引き継いだオープン環境がフ ァイルの終端に到達するまで(ファイルのログデータが 無くなるまで) データ取出し部35を呼び出してそのフ ァイルの全てのログデータから 取り 出した各種分析用デ ータを受け取り、それらをログ分析部31に出力する。 【0044】このように、1つのファイルのログデータ を全てについて処理を終了すると、読出し制御部33 は、次のファイルの読出しを行うべく例えば先のファイ ルの最終ログデータの時刻情報を基点時刻として再度フ ァイル検索部34を呼び出す。

【 0045】次に、ファイル検索について詳述する。 尚、ここでは、UNIXにおけるC言語による実装とし て示す。例えば、ファイル2,ファイル3,ファイル 4,ファイル1の順に時系列になっており、システムコ ール opendir()関数でディレクトリをオープンした場合 に、readdir()関数でディレクトリエントリがファイル 1,ファイル2,ファイル3,ファイル4の順で読み出 される。この時、ファイル検索部34が実施する最初に 処理するファイルを検索する処理は、以下のとおりであ る。

【 0 0 4 6 】 (1) fopen()関数で「ファイル1」をオープンし、 fgets()関数で先頭ログのテキスト 行を得、データ取出し部3 5 を呼び出して先頭ログの時刻情報を

取り出す。

【 0047】(2) fopen()関数で「ファイル2」をオープンし、 fgets()関数で先頭ログのテキスト 行を得、データ取出し部35を呼び出して先頭ログの時刻情報を取り出す。

【 0048】(3) 時刻情報を比較すると「ファイル2」の方が古いので、「ファイル2」のオープン環境をそのままにして、fclose()関数で「ファイル1」のオープン環境をクローズする。

【 0049】(4) fopen()関数で「ファイル3」をオ 10 ープンし、 fgets()関数で先頭ログのテキスト 行を得、 データ取出し部35を呼び出して先頭ログの時刻情報を 取り出す。

【 0050】(5) 時刻情報を比較すると「ファイル2」の方が古いので、「ファイル2」のオープン環境をそのままにして、fclose()関数で「ファイル3」のオープン環境をクローズする。

【 0 0 5 1 】 (6) fopen() 関数で「ファイル4 」をオープンし、 fgets() 関数で先頭ログのテキスト 行を得、データ 取出し部3 5 を呼び出して先頭ログの時刻情報を 20 取り出す。

【 0052】(7) 時刻情報を比較すると「ファイル2」の方が古いので、「ファイル2」のオープン環境をそのままにして、fclose()関数で「ファイル4」のオープン環境をクローズする。

【 0 0 5 3 】 (8)全てのファイルついて検索処理が終了したので、該当ファイル名を「ファイル2 」とし、「ファイル2」のオープン環境をそのまま読出し制御部3 3 へ引き渡す。

【 0054】以上記述したように、本実施の形態によれ 30 ば、以下の効果を奏する。

(1) データ読出し部32は、各ファイル17a~17dのログデータから時刻情報を含む所望のデータを取り出すデータ取出し部35と、データ取出し部35により取り出された各ファイル17a~17dの先頭ログデータが持つ時刻情報を時系列にソートして次に処理するファイルを検索するファイル検索部34と、ファイル検索部34及びデータ取出し部35を、ログデータを時系列に沿って読み出すべく制御する読出し制御部33と、を備えた。これにより、ファイルの命名規則に関わらずに40ログデータを時系列で読み出すことができる。

【 0055】(2) 読出し制御部33は、1つのファイルに対する読み出しが終了し、次のファイルを決める段階でその都度ファイル検索部34を動作させ、複数のファイルをソートして読出し順序を決定する。これにより、読出し中にファイルがリネームされても、ログデータを時系列で読み出すことができる。

【 0 0 5 6 】 (3) ファイル検索部3 4 は、複数のファイルのうちの2 つを順次オープンし、双方のアクセス環境を保持した状態でそれぞれのファイルの先頭ログが持 50

つ時刻情報を比較し、その比較結果に基づいて読出し順序を決定する。これにより、比較中にファイルがリネームされてもログデータを時系列で読み出すことができる。

10

【 0057】(4)ファイル検索部34は、複数のファイルが存在するパスがワイルドカードを用いて指定されパスに存在する複数のファイル17a~17dをソートする。これにより、複数のファイルの保存位置に関係なくログデータを読み出すことができる。

【 0058】(5) データ取出し部35は、取り出すデータの種類を示すキーワードが記録形式として指定され、該記録形式に基づいて各ファイルのログデータから所望のデータを取り出す。これにより、固定されたログファイルの記録形式に依存しない読出しを行うことができる。

【 0059】(第二実施形態)以下、本発明を具体化した第二実施形態を図5に従って説明する。尚、説明の便宜上、第一実施形態と同様の構成については同一の符号を付してその説明を一部省略する。

【 0060】図5は、分析用コンピュータ14aとログファイル17を機能的に示すブロック図である。尚、分析用コンピュータ14aに対応する情報処理装置(コンピュータ)のハードウェア構成は、第一実施形態の分析用コンピュータ14と同じである(図2参照)ため、図面及び詳細な説明を省略する。

【 0061】分析用コンピュータ14aは、ログ分析部31aとデータ読出し部32aを含み、そのデータ読出し部32aは、読出し制御部33a、ファイル検索部34a、データ取出し部35、履歴記録部51を備えている。

【 0 0 6 2 】ログ分析部3 1 a はその分析処理時にデータ読出し部3 2 a を介してログファイル1 7 から時系列的に読み出したログデータに基づいてWe b サーバ1 3 の稼働状況を分析する。

【0063】ログ分析部31aは、分析しようとするログの時刻(分析開始時刻)等の読出し情報又は読出しの再開又は中断を指定してデータ読出し部32aを呼び出す。データ読出し部32aは、読出し情報とWebサーバ13に対応して設定されるログ情報に基づいて各ファイル17a~17dの読出し順序を決定し、その決定した読出し順序に従って読み出したログデータをログ分析部31aに出力する。また、データ読出し部32aは、読出しの再開又は中断指示に基づいて、先に読出し処理した最後のログデータの次のログデータからの読出し、または読出しの中断処理を行う。

【0064】読出し制御部33aは、読出しの中断指示を受け取るか、またはログファイル17の全てのログデータを読み出すと、履歴記録部51を制御してその時点の状態を保存する。具体的には、読出し制御部33aは、その時の「先頭ログの時刻」及びftell()関数によ

って得られる「最終読出しオフセット」を履歴記録部51に出力し、履歴記録部51はそれらを履歴ファイル52に記録する。尚、履歴を元にして読出しを再開できるように、ファイル検索部34aは指定した時刻に一致する先頭ログを持つファイルを検索する機能を備える。【0065】読出し制御部33aは、読出しの再開指示を受け取ると、先ず、履歴記録部51を介して履歴ファイル52から「先頭ログの時刻」及び「最終読出しオフ

を受け取ると、先ず、履歴記録部51を介して履歴ファイル52から「先頭ログの時刻」及び「最終読出しオフセット」を読出し、その「先頭ログの時刻」を基点時刻として指定してファイル検索部34aを呼び出す。ファイル検索部34aは、指定された基点時刻に対応するファイルのオープン環境を読出し制御部33aに引き渡す。

【 0066】読出し制御部33aは、次に、「 最終読出 しオフセット」でファイル内の読出し位置を復元し、その復元位置からデータ 取出し部35を制御して読出しを 再開する。これにより、読出しの中断指示又は所定の集計時間に満たないログデータの集計を再開する機能を提供する。

【 0067】即ち、ログデータの読出し中に分析部31 a からの指示によって読出しが中断する場合がある。ま た、読み出したログデータが所定の集計時間(例えば1 時間、1 日など) に満たない(所定の集計時間内のログ データの収集が済んでいない)場合がある。これらの場 合、読出しを再開するファイルを検索するのに時間がか かったり、「先頭ログの時刻」だけでファイル検索を行 うと、先に読み出したログデータを再度読み込んで集計 したり、ログデータを2度集計してしまう等することが ある。このため、履歴ファイル52に「先頭ログの時 刻」及び「最終読出しオフセット」を記録し、これらに 30 基づいて読出しを再開することで、ファイル検索の手間 や、集計のだぶりを防ぐ。また、「先頭ログの時刻」で 読出しを再開するファイルを特定することで、中断から 再開までの間における 該当ファイルのリネームに対応す る。即ち、ファイル名が変更されても、「先頭ログの時 刻」が変えられない以上、同じ内容を持つファイルを容 易にオープンすることができる。

【0068】以上記述したように、本実施の形態によれば、第一実施形態の効果に加えて以下の効果を奏する。(1)データ読出し部32aは、読出しの中断時または 40ログデータの終了時の情報を履歴ファイル52に保存する履歴記録部51を備え、読出し制御部33aは、履歴ファイル52から読み出した情報に基づいて中断時または終了時の読出し位置を復元して読出しを再開する。これにより、読出し再開時における手間を省くことができ、ログの時分割的な読出しや、EOF (end of file)からの追加分の読出しを容易に行うことができる。

【 0 0 6 9 】 (2) 履歴ファイル5 2 に格納される中断時または終了時の情報は、「 先頭ログの時刻」と「 最終読出しオフセット」を含み、読出し制御部3 3 a は、

50

「 先頭ログの時刻」に基づいて処理するファイルをファイル検索部3 4 a によって特定し、「 最終読出しオフセット」に基づいて特定したファイル内の読出し位置を復元する。これにより、 中断から 再開までの間にファイルがリネームされてもログデータを時系列で読み出すことができる。

【 0070】尚、前記各実施形態は、以下の態様に変更 してもよい。

○上記各実施形態では、We b サーバ13と分析用コン ピュータ14を別々の構成としたが、同一の計算機にて We b ページ等のサービス機能とログの読出し及び分析 機能を提供する構成としても良い。

【 0071】〇上記各実施形態では、ログデータの読出し部32,32aを分析用コンピュータ14,14aに実装したが、これをWebサーバ13に実装し、時系列的に読出したログデータを順次、或いは所定のまとまりを持って分析用コンピュータ14,14aに送信する構成としても良い。

【 0 0 7 2 】 ○上記各実施形態では、We b サーバ1 3 のログを読み出す読出し部3 2 , 3 2 a に具体化したが、図1 のProxyサーバ1 2 や、他のWWW関連サーバのログデータを読み出す読出し部3 2 , 3 2 a に具体化して実施しても良い。WWW関連サーバとしては、We b サーバのようにネットワークに接続されたクライアントにデータベース,メール等のサービスを提供するもの、Proxyサーバのようにクライアントをネットワークに接続するためのサービスを提供するものを含む。

【 0073】〇上記各実施形態では、C 言語により 実装 した機能(プログラム) について説明したが、他の言語 を用いて作成したプログラムにより 機能を実装するよう にしてもよい。

【 0074】以上の実施形態をまとめ、本発明の構成に関する以下の事項を開示する。

(1) 前記ソートを、1 つのファイルに対する読み出しが終了し、次のファイルを決める段階でその都度実行する、ことを特徴とする請求項1 に記載のログ読出し方法。これにより、読出し中にファイルがリネームされても、ログデータを時系列で読み出すことができる。

【 0 0 7 5 】(2) 前記ソート時に前記複数のファイルのうちの2 つを順次オープンし、双方のアクセス環境を保持した状態でそれぞれのファイルの先頭ログデータが持つ時刻情報を比較し、その比較結果に基づいて前記読出し順序を決定する、ことを特徴とする請求項1 に記載のログ読出し方法。これにより、比較中にファイルがリネームされてもログデータを時系列で読み出すことができる。

[0076](3) 前記読出しの中断時またはログデータの終了時の情報を保存し、該情報を読み出して前記中断時または終了時の読出し位置を復元して読出しを再

14

開する、ことを特徴とする請求項1 に記載のログ読出し方法。これにより、読出し再開時における手間を省くことができる。

【 0077】(4) 前記情報に含まれる先頭ログの時刻に基づいて処理するファイルを特定し、前記情報に含まれる最終読み出しオフセットに基づいて前記特定したファイル内の読み出し位置を復元する、ことを特徴とする上記(3)に記載のログ読出し方法。これにより、中断から再開までの間にファイルがリネームされてもログデータを時系列で読み出すことができる。

【 0 0 7 8 】 (5) 前記プログラムは、前記ソートを、1 つのファイルに対する読み出しが終了し、次のファイルを決める段階でその都度実行する、請求項8 に記載の記録媒体。

【 0079】(6) 前記プログラムは、前記複数のファイルのうちの2つを順次オープンし、双方のアクセス環境を保持した状態でそれぞれのファイルの先頭ログデータが持つ時刻情報を比較し、その比較結果に基づいて前記読出し順序を決定する、請求項8に記載の記録媒体

【 0080】(7) 前記プログラムは、前記読出しの中断時またはログデータの終了時の情報を保存し、該情報を読み出して前記中断時または終了時の読出し位置を復元して読出しを再開するステップを実行する、請求項8 に記載の記録媒体。

【 0081】(8) 前記プログラムは、前記情報に含まれる先頭ログの時刻に基づいて処理するファイルを特定し、前記情報に含まれる最終読み出しオフセットに基

づいて前記特定したファイル内の読み出し位置を復元するステップを実行する、上記(7)に記載の記録媒体。 【0082】

【 発明の効果】以上詳述したように、本発明によれば、 複数のファイルの先頭ログデータが持つ時刻情報をソートしてファイルの読出し順序を決定するようにしたことで、WWW関連サーバ(Webサーバ、Proxyサーバなど)の稼働状況分析において、サーバの固有情報に 関わらずにログデータを時系列で読出しを行うことができる。

【図面の簡単な説明】

【図1】 システム構成を概略的に示すブロック図である。

【図2】 分析用コンピュータのハードウェア構成を概略的に示すブロック図である。

【 図3 】 第一実施形態の分析用コンピュータの機能ブロック回路図である。

【 図4 】 ログの記録形式を示す説明図である。

【 図5 】 第二実施形態の分析用コンピュータの機能ブロック回路図である。

【 符号の説明】

17,17a~17d ログファイル

33,33a 読出し制御部

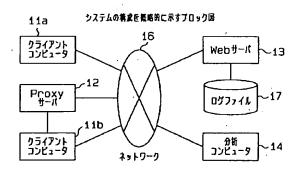
34.34a ファイル検索部

35 データ取出し部

51 履歴記録部

52 履歴ファイル

【図1】



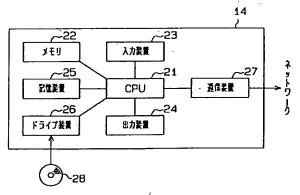
【 図4 】

ロゲの記録形式を示す説明図

アクセス 時刻	アクセス元 情報	後アクセス 世報	データ量	处理時間

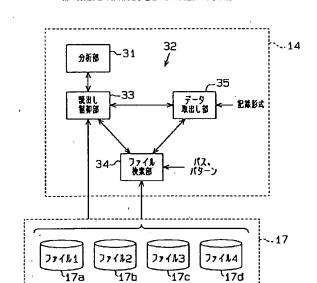
【 図2】

分析用コンピュータのハードウェア構成を複略的に示すプロック因

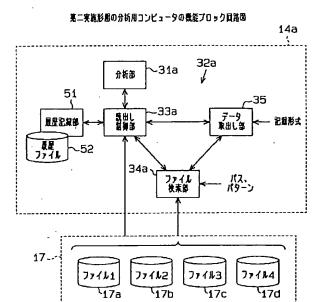


【図3】

第一実施形態の分析用コンピュータの機能プロック回路図



【図5】



フロント ページの続き

(72)発明者 山崎 善広

愛知県名古屋市東区葵1 丁目16番38号 株 式会社富士通愛知エンジニアリング内 Fターム(参考) 5B042 GA12 GB02 GC08 HH20 MA12

MA14 MC40

5B075 ND20 NR15 PP02 PP03

5B082 EA07 GA03